

Logique - Ensembles - Applications

Exercice 1 : Montrons par récurrence double que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, la propriété $\mathcal{P}(n) : u_n = (-1)^n + 3 \times 4^n$ est vraie.

Initialisation : On a $u_0 = 4$ et $(-1)^0 + 3 \times 4^0 = 1 + 3 = 4$ donc $\mathcal{P}(0)$ est vraie.

De même, $u_1 = 11$ et $(-1)^1 + 3 \times 4^1 = -1 + 12 = 11$ donc $\mathcal{P}(1)$ est vraie.

La propriété \mathcal{P} est donc initialisée pour $n = 0$ et $n = 1$

Hérédité : Supposons la propriété vraie au rang k et $k - 1$ pour k un entier plus grand que 1. Montrons que $\mathcal{P}(k+1)$ est vraie. On a $u_{k+1} = 3u_k + 4u_{k-1}$, d'où par hypothèse de récurrence :

$$\begin{aligned} u_{k+1} &= 3((-1)^k + 3 \times 4^k) + 4((-1)^{k-1} + 3 \times 4^{k-1}) \\ &= 3(-1)^k + 3 \times 3 \times 4^k + 4(-1)^{k-1} + 3 \times 4^k \end{aligned}$$

En remarquant que $(-1)^k = -(-1)^{k+1}$ et $(-1)^{k-1} = (-1)^{k+1}$, on a :

$$= -3(-1)^{k+1} + 3 \times 3 \times 4^k + 4(-1)^{k+1} + 3 \times 4^k$$

Il ne reste plus qu'à factoriser par $(-1)^{k+1}$ et 3×4^k :

$$\begin{aligned} &= (-1)^{k+1}(-3 + 4) + 3 \times 4^k(3 + 1) \\ &= (-1)^{k+1} + 3 \times 4^{k+1}. \end{aligned}$$

Ainsi $\mathcal{P}(k + 1)$ est vraie et la propriété est héréditaire

Héréditaire et initialisée à partir de $n = 0$, la propriété $\mathcal{P}(n)$ est donc vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$:

$$\forall n \in \mathbb{N}, u_n = (-1)^n + 3 \times 4^n$$

Commentaires:

- Ne pas confondre $\mathcal{P}(n)$ avec u_n . u_n est égal à une expression, $\mathcal{P}(n)$ n'est égal à rien. C'est une assertion, un prédicat, une phrase.
- Une nouvelle fois, lors de l'initialisation, il suffit simplement de constater que $\mathcal{P}(0)$ et $\mathcal{P}(1)$ sont vraies en vérifiant que $u_0 = 4$ est égal à $(-1)^0 + 3 \times 4^0 = 4$ mais surement pas d'écrire $u_0 = (-1)^0 + 3 \times 4^0 = 4$ que vous ne savez absolument pas à ce stade !

Exercice 2 :

1 L'égalité des ensembles de départ et d'arrivée étant assurée par la définition, on a :

$$f \circ g = g \circ f \iff \forall x \in \mathbb{R}, (f \circ g)(x) = (g \circ f)(x).$$

- 2
- a) $A : \forall (f; g) \in (\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}))^2, f \circ g = g \circ f.$
 - b) $B : \forall f \in \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}), \exists \Phi_f \in \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}) / f \circ \Phi_f = \Phi_f \circ f.$
 - c) $C : \exists (f; g) \in (\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}))^2 / f \circ g = g \circ f.$
 - d) $D : \exists \varphi \in \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}) / \forall g \in \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}), \varphi \circ g = g \circ \varphi.$

3 On a les implications suivantes :

$$A \implies D \implies B \implies C.$$

$A \implies D$: En effet, si A est vraie, toutes les fonctions commutent avec toutes les autres alors n'importe laquelle commute avec les autres. Il suffit d'en fixer une quelconque, notée φ , pour obtenir l'assertion D.

$D \implies B$: Si D est vraie alors une fonction Φ (fixée et indépendante de quoi que ce soit) commute avec toutes les fonctions. Pour tout fonction f , il suffira de considérer Φ et B est vraie.

Remarque : la réciproque. est fausse a priori car si pour chaque f , on peut construire une fonction Φ_f adaptée à f qui commute avec f cela ne signifie pas qu'une seule et même fonction va commuter avec toutes les fonctions f .

$B \implies C$: Enfin, si B est vraie, tout couple de $(f; \Phi_f)$ convient et C est vraie.

- 4
- a) Toute fonction commute avec l'identité : $\forall f \in \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}), id_{\mathbb{R}} \circ f = f \circ id_{\mathbb{R}}$ donc

$$id_{\mathbb{R}} \in \mathcal{C}(\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \text{ qui est, de ce fait, non vide.}$$

- b) Il suffit de lire. C'est l'assertion **D**
- c) Par construction, on a $\mathcal{C}(\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R})) \subset \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}).$

Si A est vraie alors toute fonction de $\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R})$ est élément de $\mathcal{C}(\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ i.e. $\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}) \subset \mathcal{C}(\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}))$ et l'égalité.

$$\text{En conséquence, } A \iff \mathcal{C}(\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R})) = \mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R}).$$

Commentaires:

- Pour que deux fonctions soient égales, il est nécessaire qu'elles aient même ensembles de départ et d'arrivée.
- $f \circ g = g \circ f$ est une égalité dite fonctionnelle et non ponctuelle du genre $\forall x \in \mathbb{R}, f(g(x)) = g(f(x)).$ L'une implique l'autre mais il n'y a pas équivalence.
- Le centre des fonctions de \mathbb{R} dans \mathbb{R} est l'ensemble des fonctions qui ont l'amabilité de commuter avec TOUTES les fonctions. C'est une hypothèse très contraignante et on peut montrer que seule l'identité possède cette propriété i.e. $\mathcal{C}(\mathcal{F}(\mathbb{R}, \mathbb{R})) = \{id_{\mathbb{R}}\}.$

Exercice 3 :

- 1 La fonction f est définie quand $x > 0$ (à cause du \ln) et $1 + \ln(x) \neq 0$, soit $x \neq \frac{1}{e}$.
Autrement dit,

$$\mathcal{D}_f = \mathbb{R}^{+*} \setminus \left\{ \frac{1}{e} \right\} = \left] 0; \frac{1}{e} \right[\cup \left] \frac{1}{e}; +\infty \right[.$$

2 Il y a donc quatre limites à calculer :

- D'après les théorèmes sur les limites de produits $\lim_{x \rightarrow 0^+} x \times \lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{1}{\ln(x)} = 0$ (pas de forme indéterminée).

$$\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = 0$$

Remarque : On verra plus tard que l'on peut alors prolonger f par continuité en 0.

- En $\frac{1}{e}$, le numérateur de f tend vers $\frac{1}{e} > 0$. La limite de f en $\frac{1}{e}$ sera donc celle de $\frac{1}{1 + \ln(x)}$:

Or, $\lim_{x \rightarrow \frac{1}{e}^-} 1 + \ln(x) = 0^-$ donc $\lim_{x \rightarrow \frac{1}{e}^-} f(x) = -\infty$

Et, $\lim_{x \rightarrow \frac{1}{e}^+} 1 + \ln(x) = 0^+$ donc $\lim_{x \rightarrow \frac{1}{e}^+} f(x) = +\infty$

Graphiquement, la courbe de f admet la droite d'équation $x = \frac{1}{e}$ comme asymptote (verticale).

- Enfin, $\forall x \in \mathcal{D}_f$, $f(x) = \frac{x}{\ln(x)} \times \frac{1}{\frac{1}{\ln(x)} + 1}$

D'après les théorèmes sur les limites de quotients, $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{1}{\frac{1}{\ln(x)} + 1} = 1$ et par prépondérance de x sur le logarithme népérien en $+\infty$, $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{x}{\ln(x)} = +\infty$.

D'après les théorèmes sur les limites de produits,

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = +\infty.$$

3 Sur son domaine de définition, f est un quotient de fonctions dérivables dont le dénominateur ne s'annule pas. Elle y est donc dérivable et on a :

$$\forall x \in \mathcal{D}_f, f'(x) = \frac{\ln(x)}{(1 + \ln(x))^2}.$$

Autrement dit, $f'(x)$ est du signe de $\ln(x)$, ce qui permet de dresser le tableau suivant, en calculant en passant $f(1) = 1$:

x	0	$\frac{1}{e}$	1	$+\infty$
$f'(x)$		—	— 0 +	
f	0	$+\infty$	1	$+\infty$
		$-\infty$		

